Для начала вспомним что такое char(K).

Для начала вспомним что такое char(K).

Если существует такое $k \in \mathbb{N}$, что $\underline{k} = 0$ (сумма k единиц), то характеристика поля равна наименьшему такому числу. Если такого числа нет, то char(K) = 0.

Теорема:

Пусть K – поле, $char(K) = 0, f \in K[t], a <math>\alpha \in K$ – корень f.

Тогда α – корень кратности m многочлена f, если $f(\alpha) = 0, f'(\alpha) = 0, \ldots, f^{(m-1)}(\alpha) = 0, \text{ a } f^{(m)}(\alpha) \neq 0.$

Теорема:

Пусть K – поле, $char(K) = 0, f \in K[t], a <math>\alpha \in K$ – корень f.

Тогда α – корень кратности m многочлена f, если $f(\alpha) = 0, f'(\alpha) = 0, \ldots, f^{(m-1)}(\alpha) = 0, \text{ a } f^{(m)}(\alpha) \neq 0.$

Доказательство:

Если α корень кратности m, то $f(t) = (t - \alpha)^m \cdot g(t)$.

Теорема:

Пусть K – поле, $char(K) = 0, f \in K[t], a <math>\alpha \in K$ – корень f.

Тогда α – корень кратности m многочлена f, если $f(\alpha) = 0, f'(\alpha) = 0, \ldots, f^{(m-1)}(\alpha) = 0, \text{ a } f^{(m)}(\alpha) \neq 0.$

Доказательство:

Если α корень кратности m, то $f(t) = (t - \alpha)^m \cdot g(t)$.

$$f'(t) = ((t - \alpha)^m \cdot g(t))' = m \cdot (t - \alpha)^{m-1} \cdot g'(t) + (t - \alpha)^m \cdot g'(t).$$

Теорема:

Пусть K – поле, $char(K) = 0, f \in K[t], a \alpha \in K$ – корень f.

Тогда α – корень кратности m многочлена f, если $f(\alpha) = 0, f'(\alpha) = 0, \ldots, f^{(m-1)}(\alpha) = 0, \text{ a } f^{(m)}(\alpha) \neq 0.$

Доказательство:

Если α корень кратности m, то $f(t) = (t - \alpha)^m \cdot g(t)$.

$$f'(t) = ((t - \alpha)^m \cdot g(t))' = m \cdot (t - \alpha)^{m-1} \cdot g'(t) + (t - \alpha)^m \cdot g'(t).$$

Таким образом f'(t): $(t - \alpha)^{m-1}$.

Теорема:

Пусть K – поле, $char(K) = 0, f \in K[t], a <math>\alpha \in K$ – корень f.

Тогда α – корень кратности m многочлена f, если $f(\alpha) = 0, f'(\alpha) = 0, \ldots, f^{(m-1)}(\alpha) = 0, \text{ a } f^{(m)}(\alpha) \neq 0.$

Доказательство:

Если α корень кратности m, то $f(t) = (t - \alpha)^m \cdot g(t)$.

$$f'(t) = ((t - \alpha)^m \cdot g(t))' = m \cdot (t - \alpha)^{m-1} \cdot g'(t) + (t - \alpha)^m \cdot g'(t).$$

Таким образом f'(t): $(t - \alpha)^{m-1}$.

При взятии производной кратность корня α снизилась на 1. Значит все производные до m-1 будут делиця на $t-\alpha$.

В обратную сторону все еще проще. Если α – корень кратности $l \in \mathbb{N},$ то по доказанной ранее части:

$$f(\alpha) = 0, f'(\alpha) = 0, \dots, f^{(l-1)}(\alpha) = 0, \text{ a } f^{(l)}(\alpha) \neq 0.$$

В обратную сторону все еще проще. Если α – корень кратности $l \in \mathbb{N},$ то по доказанной ранее части:

$$f(\alpha) = 0, f'(\alpha) = 0, \dots, f^{(l-1)}(\alpha) = 0, \text{ a } f^{(l)}(\alpha) \neq 0.$$

Откуда следует, что m=l.